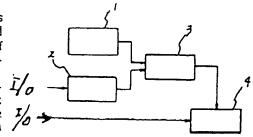
EAL FAULT DÉTECTING SYSTEM OF INTERFACE (Á) 58-191021 (Á) (13) 8.11.1983 (19) JP

(21) Appl. No/57-72883 (22) 30.4.1982 (TH FUIITSU K.K. (72) YASUO TANAKA

(51) Int. Cl'. G06F3/00,G06F11/00

PURPOSE: To detect a fault of an interface, by storing the standard specifications of the interface, detecting the operation of the interface corresponding to said standard specifications to perform a collation and discontinuing the writing of the latest information to a recording part in case a different operation is detected.

CONSTITUTION: The standard specifications of an interface are stored in a storing part 1, and then the operation of the interface is detected at a detecting part 2 to be collated at a collating part 3. When coincidence is obtained from the collation, the latest signal is recorded endlessly at a recording part 4 for a prescribed period. If a dissidence signal is delivered from the part 3, the recording is discontinued. In such a way, a fault to the interface can be assuredly detected.



(54) CONFIRMING SYSTEM OF PROCESSING INFORMATION

(11) 58-191022 (A)

(43) 8.11.1983 (19) JP

(21) Appl. No. 57-72593

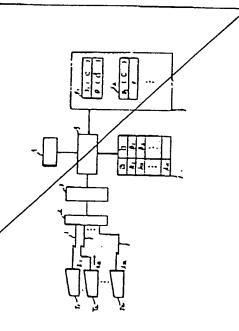
(22) 30.4.1982

(71) FUJITSU K.K. (72) TOYOMI ASHIDA

(51) Int. Cl3. G06F3/00

PURPOSE: To confirm the processing information given from a terminal device after a fault of a processor is recovered, by providing a control table which is capable of restoration to a system processor connected with plural terminal devices and then storing the processed information into said control table.

CONSTITUTION: Terminal devices T1-Ta are connected to a control part 5 via a circuit 1, a circuit controlling part 2 and a telegram controlling part 3. The control part 5 includes a processing part 4, a control table 6 and a file device 7. When a processing request is given from the terminal device T₁, the processing part 4 gives access to perform the desired processing, e.g., to open a transaction or an account. Then the part 5 writes the latest transaction data into the data columns corresponding to device numbers A. - A. of the terminal devices wthin the table 6. The table 6 writes the latest data for each device number and at the same time uses a nonvolatile memory. As a result, the data can be sent back by a request given from a terminal device after a fault is recovered even if a processor has a service interruption or other faults.



a device number. bi data enlama, et account No., di trans-tion data. T.T.: terminal device

(54) OPERATION CONTROLLING SYSTEM OF INPUT AND OUTPUT DEVICE

(11) 58-191023 (A)

(43) δ.11.1983 (19) JP

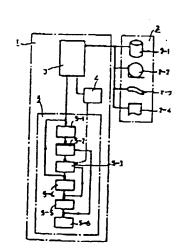
(21) Appl. No. 57-73789

(22) 30.4.1982 (71) FUJITSU K.K. (72) TADASHI FUKUNAG

(51) Int. CP. G06F3/00

PURPOSE: To avoid a waiting state of an input/output device which requires no loading of a medium, by providing a storing part where a desired input/output device is registered and then selecting control to the input/output device.

CONSTITUTION: A storing part is provided to register a desired input/output device, and then control is selected to the input/output device in accordance with the registering condition. For instance, a confirming signal is transmitted to an input/output device 2 which is necessary for processing of job from an access requesting part 5-1 as a processing execution part 5 of a processor 1 to decide whether a control is possible or not. Then an answer signal is received at an answer signal discriminating part 5-2. Then an executing part 5-6 performs processing when the answer signal is equal to a control-enable signal. If the answer signal is equal to a control-unable signal, a table retrieving part 5-3 retrieves whether or not the input/output device which delivered the answer signal is registered at an attached storing part 4. Then if the input/output device is not registered yet at the part 4, a waiting state is held by a waiting state part 5-4. While a countermeasure is performed immediately to a state of



① 日本国特許庁 (JP)

⑩特許出願公開

[®]公開特許公報(A)

昭58-191021

Int. Cl.³G 06 F 3/00

識別記号

101

庁内整理番号 6549—5B ❸公開 昭和58年(1983)11月8日

11/00

7165—5B 7368—5B

発明の数 1 審査請求 未請求

(全 2 頁)

タインタフエースの障害検出方式

20特

願 昭57-72883

22出

願 昭57(1982)4月30日

⑩発 明 者 田中靖男

川崎市中原区上小田中1015番地 富士通株式会社内

⑪出 願 人 富士

富士通株式会社

川崎市中原区上小田中1015番地

個代 理 人 弁理士 松岡宏四郎

男 細 書

1. 発明の名称

マスティースの障害板出方*進*

2. 谷杵耐水の範囲

インタフェースの標準仕様を記憶する記憶部と、 前配標準仕様と飲機単仕様に対応するインタフェ ースの動作とを照合する照合部と、インタフェー スの所定時間にわたる最新の信号を配録する配録 部とを備え、インタフェースに標準仕様と異なる 動作が生じたとき前配配録部の記録を停止すると とを特徴とするインタフェスの解告検出方式。

3. 発明の詳細な説明

(W) 発明の技術の分野

本発明はコンピュータシステム構成機器等の間 に用いられるインタフェースの異状検出方式に関 する。

四 技術の背景

コンピュータの普及に伴ってその各種の形態に よる利用がなされるようになり、 とのためにイン タフェースに保わる障害が急速に増加しかつ多様 な形で現われるようになった。

(2) 従来技術と問題点

コンピュータシステムのインタフェースに係わ る障害を検出するため、従来、たとえばロジック ステートアナライザと称せられる装置を用いてい たo ロジックステートアナライザはインタフェー スのゲーメバス等における信号を常に所定の時間 化わたってエンドレスに配録し、一方、予慰され る障害モードに対応するデータバス信号等のパタ ーンをあらかじめ配位し、あらかじめ配録したと のパメーンと一致するような個号がデータバス等 **に発生したとき、前配エンドレスの記録を停止し、** それまでに記録された信号を解析できるようにし たものである。ところが発生したとき、その障害 モードに対応してデータパス等に生才る信号のパ メーンは多様であり、これらをナベて予思しあら かじめ配催してかくととはできない。 このために 陣客の検出ができない場合が非常化多かった。

四 発明の目的

本発明の目的は既述従来例より以上に産告を検

特副超58-191021(2)

出するととのできるインタフェースの障害検出手 錠を提供することにある。

印 発明の構成

本発明になるインタフェイスの障害検出方式は、インタフェースの領単仕様を配像する配像部と、前記領単仕様に対応するインタフェースの動作とを独合する無合部と、インタフェースの所定時間にわたる最新の信号を配録する記録部とを備え、インタフェースに標準仕様と異なる動作が生じたとき前記配録部の記録を停止させるようにしたものである。

印 発明の実施例

次に本発明の要旨を図示実施例により具体的に 説明する。

第1図は本発明一実施例の構成を示し、1はインタフェースの複単仕様を配催する配備部、2は配像部1に配慮したインタフェースの像単仕様に対応するインタフェースの動作を検出する検出部、3は配慮部1に配慮したインタフェースの動作と 後と検出部2が検出したインタフェースの動作と

目して故障の検出をおこなっており、このデータパターンは多様であり、これらをすべて予想しあらかじめ配体しておくことは非常に協難であるのに対し、本発明においては上述のように明確に規定されたインタフェースの係率仕様に着目して障害の検出をおこなうようにしたものでありしたがって従来例より確実に監察の検出を行うことができる。

(G) 発明の効果

以上説明したように本発明によればインタフェ ースの職者を確実に検出することができる。

4. 図面の簡単な説明

第1図は本発明一実施的の構成を示し、1は配 徳部、3は無合部、4は配録部である。また第2 図はインタフェースの豪華仕様の例を示す。

代理人 弁理士 松 岡 宏四型語

を照合する融合的、 4 はインタフェースの所定時間にわたる象新の信号をエンドレスに記録し、照合部3 によって磁準仕様と異なる動作がインタフェースに生じたことが認められたとき記録を停止する記録部である。

コンピュータシステムにかけるCPUのチャネルと入出力装度の制御装置との間に用いられる入出力では、通常、入出力装置の種類による相異を入出力装置の割御装置に吸収させることにより、接続される入出力装置の建築が異なっても広範囲に適用できるようにしたいわゆる額単化インタフェースが用いられている。

またインタフェースを介して送受する信号は非 問期式であり、劇の信号の立上がり・下がりを利 用して相互間のタイミングをとるようにしているc とのため餌2図に示すように信号Aと信号Bの順 序及び各々の間の時間はインタフェースの標準仕 様として明確に規定されている。

既送従来例においては予想される障害モードに 対応するデータバス信号等のデータバターンに省

